PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number :

2000-076118

(43)Date of publication of application: 14.03.2000

(51)Int.Cl.

G06F 12/00

(21)Application number : 10-249235

(71)Applicant : FUJI XEROX CO LTD

(22)Date of filing:

03.09.1998

(72)Inventor: SAITO ATSUSHI

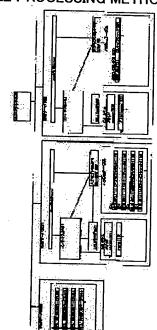
KAWABE SHIGEHISA

(54) DISTRIBUTED FILE PROCESSOR AND DISTRIBUTED FILE PROCESSING METHOD

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To speedily extract and output an effective process result at a request by holding the process result of a raw material file after a process, based upon a virtual URL, and deciding its availability.

SOLUTION: When a WWW server receives GET as a request to read a file out by HTTP and PUT as a write request from a WWW browser 1003, a processing server 1001 being a result holding means holds snapshots 1311 to 1314 in a hash table and takes them out by using virtual URLs 1111 to 11114 as keys. A processing server 1002, holds a snapshot 1321 and takes it out by using a virtual URL 2121 as a key. A result output means outputs the object of a process result through JWS by using the HTTP protocol. Snapshot managers 1511 and 1521 as a result managing means decide the availability of the snapshots.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

14.04.2003

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

A LANGE OF THE PARTY OF THE PAR

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2000-76118 (P2000-76118A)

(43)公開日 平成12年3月14日(2000.3.14)

(=4) = .				(
(51) Int Cl. ⁷ G 0 6 F 12/00	酸別記号 5 4 5	FI G06F 12/00	545B	テーマコート*(参考) 5B082
	5 4 6		545M 546K	

審査請求 未請求 請求項の数16 OL (全 40 頁)

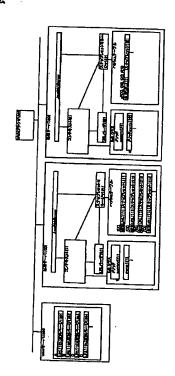
				
(21)出願番号	特顧平10-249235	(71)出顧人	000005496	
(22)出顧日	平成10年9月3日(1998.9.3)	(79) XXIII-±4	宮士ゼロックス株式会社 東京都港区赤坂二丁目17番22号	
		(72)発明者	海摩 淳 神奈川県足柄上郡中井町境430 グリーン テクなかい 富士ゼロックス株式会社内	
		(72)発明者	川邊 惠久 神奈川県足柄上郡中井町境430 グリーン	
		(74)代理人		
		Fターム(参	弁理士 澤田 俊夫 考) 5B082 HA03 HA05	

(54) 【発明の名称】 分散ファイル処理装置および分散ファイル処理方法

(57)【要約】

【課題】 複製を有効に利用してファイルサーバへの負荷や、経路上の通信トラフィックを軽減した分散ファイル処理装置および方法を提供する。

【解決手段】 原料を編集加工する手続きを表す手続き名等で修飾して構成した仮想URLに基づいて、原料ファイルの処理を行うコンテキスト手段と、コンテキスト手段において処理を行った原料ファイルの処理結果保持手段を有し、さらに、結果保持手段の保持する結果保持手段を有し、さらに、結果保持手段とを有する。結果管理手段は、処理結果に対応する原料ファイル名、手続き名、手続き処理の処理実行日時、手続き処理実行を要求した要求固有の処理要求識別子等に基づいて処理結果の有効性を判定する。



The same with the same of the

【特許請求の範囲】

【請求項1】 コンピュータをネットワークで接続した 分散コンピュータシステムにおける分散ファイル処理装 置において、

1

前記ネットワーク上に接続された装置に保持されたデータファイル原料を識別可能な原料ファイル名を、原料を編集加工する手続きを表す手続き名と、手続きのパラメータと、手続き名を解釈し手続きを動作させるコンピュータおよび動作環境を定めるコンテキスト名とで修飾して構成した修飾ファイル名を解釈して、原料ファイル名にと手続き名を取り出し、該取り出した原料ファイル名に対応する原料ファイルのデータを入力し、前記取り出した手続き名に対応する手続きを起動して、原料ファイルを該起動した手続きによって処理を行うコンテキスト手段と、

前記コンテキスト手段において起動した前記手続きによって処理を行った原料ファイルの処理結果を保持する処理結果保持手段と、

前記処理結果保持手段の保持する前記処理結果を取り出して出力する結果出力手段と、

前記処理結果保持手段の保持する処理結果の有効性を判 定する処理結果管理手段と、

を有することを特徴とする分散ファイル処理装置。

【請求項2】 前記処理結果管理手段は、

前記処理結果保持手段の保持する処理結果に対応する原料ファイル名およびコンテキスト手段において実行された手続き名に基づいて前記処理結果の有効性を判定する構成を有することを特徴とする請求項1記載の分散ファイル処理装置。

【請求項3】 前記処理結果管理手段は、

前記コンテキスト手段による手続き処理の処理実行日 時、

前記コンテキスト手段による手続き処理実行を要求した 要求固有の処理要求識別子、の少なくともいずれかに基 づいて前記処理結果の有効性を判定する構成を有するこ とを特徴とする請求項2記載の分散ファイル処理装置。

【請求項4】 前記処理結果管理手段は、

前記原料ファイルの更新日時と、前記コンテキスト手段 による手続き処理の処理実行日時とを比較し、該比較結 果に基づいて前記処理結果の有効性を判定する構成を有 40 することを特徴とする請求項2記載の分散ファイル処理 装置。

【請求項5】 前記コンテキスト手段が、前記修飾ファイル名の解釈において、要求処理結果の処理時刻指定子が含まれると判定した場合は、

前記処理結果管理手段は、前記時刻指定子の示す時間範囲に前記処理日時が対応するか否かに基づいて、前記処理日時が対応づけられた処理結果の有効性を判定する構成を有することを特徴とする請求項3記載の分散ファイル処理装置。

【請求項6】 前記ネットワークは、

複数のコンテキスト手段、該複数のコンテキスト手段に 対応して設けられた複数の処理結果保持手段、および該 複数の処理結果保持手段に対応して設けられた複数の処 理結果管理手段を接続した構成を有し、

前記複数のコンテキスト手段は、それぞれ独立に手続き 処理が可能であり、

ネットワーク上に出力された処理要求に対応する処理結果の有効性を判定する第1の処理結果管理手段は、

該処理要求に指定された原料ファイルおよび手続きに対応する処理結果を保持するネットワーク上の第2の処理結果保持手段を管理する第2の処理結果管理手段に処理結果の有効性についての問い合わせを実行する構成を有することを特徴とする請求項1記載の分散ファイル処理装置。

【請求項7】 前記コンテキスト手段における修飾ファイル名の解釈において、前記処理結果保持手段に保持された処理結果の無効化または破棄いずれかの指示を定めた所定のパラメータが含まれることが解析されたことを条件として、

前記処理結果管理手段は、前記処理結果保持手段に格納 された処理結果の無効化または破棄いずれかの処理を実 行する構成を有することを特徴とする請求項1記載の分 散ファイル処理装置。

【請求項8】 前記処理結果管理手段による前記処理結果保持手段に格納された処理結果の無効化または破棄いずれかの処理の実行に伴い、

前記コンテキスト手段は、前記無効化または破棄を行った処理結果に対応する原料ファイルを取得して、新たに 30 処理を実行して前記処理結果保持手段に保持する構成を 有することを特徴とする請求項7記載の分散ファイル処 理装置。

【請求項9】 前記コンテキスト手段における原料ファイルに対する前記手続きによる処理は、処理要求タイミングとは独立に非同期的処理として実行するとともに、該手続きによって処理された処理結果には該処理結果に対応する処理結果識別子を生成し、該処理結果職別子を処理結果に対応させて前記処理結果保持手段に保持する構成としたことを特徴とする請求項1に記載の分散ファイル処理装置。

【請求項10】 前記コンテキスト手段は、前記修飾ファイル名の解釈において、処理の要求が非同期的であることを示す指定データが含まれる判定がなされたことを条件として、原料ファイルに対する前記手続きを処理要求タイミングとは独立に非同期的処理として実行する構成を有することを特徴とする請求項9に記載の分散ファイル処理装置。

【請求項11】 前記コンテキスト手段が前記修飾ファイル名の解釈において、処理の要求条件に完全一致しないが、部分一致する処理結果が前記処理結果保持手段に

The second secon

含まれると判定した場合において、

前記結果出力手段は、前記処理結果保持手段に含まれる 部分一致する処理結果を出力する構成を有することを特 徴とする請求項1に記載の分散ファイル処理装置。

【請求項12】 コンピュータをネットワークで接続した分散コンピュータシステムにおける分散ファイル処理 方法において、

前記ネットワーク上に接続された装置に保持されたデータファイル原料を識別可能な原料ファイル名を、原料を編集加工する手続きを表す手続き名と、手続きのパラメータと、手続き名を解釈し手続きを動作させるコンピュータおよび動作環境を定めるコンテキスト名とで修飾して構成した修飾ファイル名を解釈して、原料ファイル名と手続き名を取り出し、該取り出した原料ファフイル名に対応する原料ファイルのデータを入力し、前記取り出した手続き名に対応する手続きを起動して、原料ファイルを該起動した手続きによって処理を行うコンテキスト手段による手続き処理ステップと、

前記手続き処理ステップにおいて起動した前記手続きに よって処理を行った原料ファイルの処理結果を処理結果 20 保持手段に保持する結果保持ステップと、

前記処理結果保持手段の保持する処理結果の有効性を判 定する処理結果有効性判定ステップと、

前記処理結果有効性判定ステップにおいて有効と判定された処理結果であり、前記処理結果保持手段に保持された処理結果を取り出して出力する結果出力ステップと、を有することを特徴とする分散ファイル処理方法。

【請求項13】 前記処理結果有効性判定ステップは、前記処理結果保持手段の保持する処理結果に対応する前記原料ファイル名および前記コンテキスト手段において 30 実行された手続き名に基づいて前記処理結果の有効性を判定するステップを含むことを特徴とする請求項12記載の分散ファイル処理方法。

【請求項14】 前記処理結果有効性判定ステップは、前記コンテキスト手段による手続き処理の処理実行日時、

前記コンテキスト手段による手続き処理の実行を要求した要求固有の処理要求識別子の少なくともいずれかに基づいて前記処理結果の有効性を判定するステップを含むことを特徴とする請求項13記載の分散ファイル処理方 40 法。

【請求項15】 前記処理結果有効性判定ステップは、前記原料ファイルの更新日時と、前記コンテキスト手段による手続き処理の処理実行日時を示す処理日時とを比較し、該比較結果に基づいて処理結果の有効性判定を行うステップを含むことを特徴とする請求項13記載の分散ファイル処理方法。

【請求項16】 前記コンテキスト手段における原料ファイルに対する手続き処理は、処理要求タイミングとは独立に非同期的処理として実行するとともに、該手続き 50

によって処理された処理結果には該処理結果に対応する 処理結果職別子を生成し、該処理結果識別子を処理結果 に対応させて前記処理結果保持手段に保持することを特 徴とする請求項12に記載の分散ファイル処理方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は分散ファイル処理装置および処理方法に関する。さらに詳細には複数のコンピュータが接続されたデータ通信ネットワークを介してネットワーク上のサーバー等に分散して存在するデータに対して効率のよいアクセスを可能とし、迅速な処理データの抽出を可能とした分散ファイル処理装置及び分散ファイル処理方法に関する。

[0002]

【従来の技術】ネットワークを介する分散ファイルアクセスシステムにおいては昨今、ますますその迅速、正確性に対する要求が高まってきている。従来から、様々な分散ファイル処理システムが提案され、また実行されているが、その代表的なものを以下に説明する。

【0003】 [従来技術1] 従来の分散ファイルアクセスシステムにおける一つの一般的方式として、ファイルを提供するファイルサーバとファイルをアクセスするクライアントのネットワークの経路上に、代理サーバや中継サーバ(以降代理サーバ)を分散的に配置して、クライアントはこれを経由してファイルにアクセスする方式がある。例えば、FTPミラーサーバなどがこれに相当する。

【0004】このような代理サーバを用いたシステムでは、あらかじめファイルの複製を提供することで、ファイルサーバへの負荷や、ネットワーク経路上の通信トラフィックを軽減できるというメリットがある。

【0005】また、あらかじめファイルの複製をサーバに用意しておくのではなく、クライアントからアクセスされたファイルに対して動的に複製を作成し、その後のアクセスに提供するスナップショット方式も考案されている。例えば、RFC2187で述べられているHTTP中継サーバプログラムSquid(http://squid.nlanr.net/Squid/において配布されている)においては、複製の更新や無効化は、複製の生成時刻、オリジナルのファイルの生成時刻、などのタイムスタンプ情報に基づく計算により必要と判定されたときに行われる。

【0006】このようなスナップショット方式では、例えば、次のような手順でファイル複製の管理が行われる。クライアントからのファイルアクセス要求が発生し、要求されたファイルの複製が代理サーバにあった場合に、前記タイムスタンプ情報に基づく計算を行い、複製の新しさを判定する。複製が十分新しい場合以外は、要求されたファイルのオリジナルのタイムスタンプと複製のタイムスタンプとを比較して、複製の方が新しい場

The second of th

合は複製を返す。複製の方が古い場合は、古いと判定された複製を無効化し、新たにオリジナルファイルをコピーして、複製を作成し返す。このような動的に複製を作成する方式では、あらかじめ複製を用意する方式に比べ、複製の管理が自動化できるので管理コストが軽減され、代理サーバの増設も容易である。

【0007】ところが、WWWのCGIで代表されるような、ファイルサーバ上でアクセス時にオンデマンド型で生成されるファイル(例えば、今日の天気をファイル内の情報に含む場合)では、タイムスタンプ情報のみを用いて複製を管理する方式では、複製とオリジナルの比較を行うための適当なタイムスタンプを決定する機構がないため、複製が有効であるかとうかの判定ができない。そのため、動的に生成されるファイルに関して複製を有効に利用することは困難である。この種の技術を従来技術1とする。

【0008】 [従来技術2] 特開平8-292910には、原料となる資源名から、それを加工する手続きを表す手続き名と、手続きに対するパラメータと、手続き名20を解釈し手続きを起動する装置をあらわすコンテキスト識別子とで修飾して構成した資源名を解釈して、原料資源へのアクセスを行い、手続きを起動して、原料資源の処理を行う資源管理装置および資源管理方式が開示されている。

【0009】この特開平8-292910に開示された 資源管理装置および資源管理方式では、資源名に埋め込 まれた手続き名や原料資源名が、分散的に解決され、手 続き同士がネットワーク上でパイプライン的に結合され る。しかし、手続きが多段に結合されたり、複数の入力 30 を持つ手続きの場合はパイプラインがツリー構造のよう に構成されることを考えると、ネットワーク上のバース ト的な通信エラーでいずれか一個所の通信が失敗した場 合、最終的な処理結果である合成資源が得られないとい う欠点がある。通信に失敗して結果が得られなかった場 合は、再実行を行って結果を得ることもできるが、一つ の合成資源を得るのに複数のネットワーク通信が必要な ので、信頼性の低いネットワークでは、いずれかの通信 が高い確率で失敗し、結果を得るまでに何度も再実行を 繰り返す必要があったり、合成資源が得られないことも 40 ある。この種の技術を従来技術2とする。

[0010]

【発明が解決しようとする課題】分散ファイル処理において、作成された複製を有効に利用してファイルサーバへの負荷や、ネットワーク経路上の通信トラフィックを軽減することを目標とすることを考慮すると、上述した従来技術の構成では以下に説明する問題点が発生する。 【0011】まず、従来技術1は、上述のようにWWWのアクセスにおいて、複製を利用して通信トラフィックを減らすなどの効果は提供するが、クライアント等から 50 る。

のリクエストを受けたときにサーバ上で動的に生成される文書に関しては複製を取り扱うのが困難となる。

【0012】また、従来技術2は分散ファイルアクセスの手順を用いて分散ファイル処理を実現でき、各種の処理を組み合わせたサービスを提供することが可能となるが、処理結果がパイプラインで複数組み合わせることを必要とするため、信頼性の低いネットワークにおいて高い確率で失敗が起きやすく、実用性が低いという問題点を有する。

【0013】本発明はこのような従来技術の有する各種の問題点を解決するものであり、複製を有効に利用してファイルサーバへの負荷や、経路上の通信トラフィックを軽減することを達成することを目的とする。

[0014]

【課題を解決するための手段】本発明は上記の目的を達 成するものであり、コンピュータをネットワークで接続 した分散コンピュータシステムにおける分散ファイル処 理装置において、ネットワーク上に接続された装置に保 持されたデータファイル原料を識別可能な原料ファイル 名を、原料を編集加工する手続きを表す手続き名と、手 続きのパラメータと、手続き名を解釈し手続きを動作さ せるコンピュータおよび動作環境を定めるコンテキスト 名とで修飾して構成した修飾ファイル名を解釈して、原 料ファイル名と手続き名を取り出し、該取り出した原料 ファフイル名に対応する原料ファイルのデータを入力 し、取り出した手続き名に対応する手続きを起動して、 原料ファイルを該起動した手続きによって処理を行うコ ンテキスト手段と、コンテキスト手段において起動した 手続きによって処理を行った原料ファイルの処理結果を 保持する処理結果保持手段と、処理結果保持手段の保持 する処理結果を取り出して出力する結果出力手段と、結 果保持手段の保持する処理結果の有効性を判定する処理 結果管理手段とを有することを特徴とする。

【0015】さらに、本発明の分散ファイル処理装置において、管理手段は、処理結果保持手段の保持する処理結果に対応し原料ファイル名およびコンテキスト手段における手続き名に基づいて処理結果の有効性を判定する構成を有することを特徴とする。

【0016】さらに、本発明の分散ファイル処理装置において、処理結果管理手段は、コンテキスト手段による手続き処理の処理実行日時を示す処理日時、コンテキスト手段による手続き処理の実行を要求した要求固有の処理要求識別子の少なくともいずれかに基づいて処理結果の有効性を判定する構成を有することを特徴とする。

【0017】さらに、本発明の分散ファイル処理装置において、処理結果管理手段は、原料ファイルの更新日時と、コンテキスト手段による手続き処理の処理実行日時を示す処理日時とを比較し、該比較結果に基づいて処理結果の有効性を判定する構成を有することを特徴とす

【0018】さらに、本発明の分散ファイル処理装置は、コンテキスト手段が、修飾ファイル名の解釈において、要求処理結果の処理時刻指定子が含まれると判定した場合は、処理結果管理手段は、時刻指定子の示す時間範囲に処理日時が対応するか否かに基づいて、処理日時が対応づけられた処理結果の有効性を判定する構成を有することを特徴とする。

【0019】さらに、本発明の分散ファイル処理装置において、ネットワークは、複数のコンテキスト手段、該複数のコンテキスト手段に対応して設けられた複数の処理結果保持手段に対応して設けられた複数の処理結果保持手段に対応して設けられた複数の処理結果管理手段を接続した構成を有し、複数のコンテキスト手段は、それぞれ独立に手続き処理が可能であり、ネットワーク上に出力された処理要求に対応する処理結果の有効性を判定する第1の処理結果管理手段は、該処理要求に指定された原料ファイルおよび手続きに対応する処理結果を保持するネットワーク上の第2の処理結果保持手段を管理する第2の処理結果管理手段に処理結果の有効性についての問い合わせを実行する構成を有することを特徴とする。20

【0020】さらに、本発明の分散ファイル処理装置は、コンテキスト手段における修飾ファイル名の解釈において、処理結果保持手段に保持された処理結果の無効化または破棄いずれかの指示を定めた所定のパラメータが含まれることが解析されたことを条件として、処理結果管理手段は、処理結果保持手段に格納された処理結果の無効化または破棄いずれかの処理を実行する構成を有することを特徴とする。

【0021】さらに、本発明の分散ファイル処理装置は、処理結果管理手段による処理結果保持手段に格納さ 30 れた処理結果の無効化または破棄いずれかの処理の実行に伴い、コンテキスト手段は、無効化または破棄を行った処理結果に対応する原料ファイルを取得して、新たに処理を実行して処理結果保持手段に保持する構成を有することを特徴とする。

【0022】さらに、本発明の分散ファイル処理装置において、コンテキスト手段における原料ファイルに対する手続きによる処理は、処理要求タイミングとは独立に非同期的処理として実行するとともに、該手続きによって処理された処理結果には該処理結果に対応する処理結果に対応する処理結果に対応させて処理結果保持手段に保持する構成としたことを特徴とする。

【0023】さらに、本発明の分散ファイル処理装置において、コンテキスト手段は、修飾ファイル名の解釈において、処理の要求が非同期的であることを示す指定データが含まれる判定がなされたことを条件として、原料ファイルに対する手続きを処理要求タイミングとは独立に非同期的処理として実行する構成を有することを特徴とする。

Control of the Contro

【0024】さらに、本発明の分散ファイル処理装置は、コンテキスト手段が修飾ファイル名の解釈において、処理の要求条件に完全一致しないが、部分一致する処理結果が処理結果保持手段に含まれると判定した場合において、結果出力手段は、処理結果保持手段に含まれる部分一致する処理結果を出力する構成を有することを特徴とする。

【0025】さらに、本発明の分散ファイル処理方法 は、コンピュータをネットワークで接続した分散コンピ ュータシステムにおける分散ファイル処理方法におい て、ネットワーク上に接続された装置に保持されたデー タファイル原料を識別可能な原料ファイル名を、原料を 編集加工する手続きを表す手続き名と、手続きのパラメ ータと、手続き名を解釈し手続きを動作させるコンピュ ータおよび動作環境を定めるコンテキスト名とで修飾し て構成した修飾ファイル名を解釈して、原料ファイル名 と手続き名を取り出し、該取り出した原料ファフイル名 に対応する原料ファイルのデータを入力し、取り出した 手続き名に対応する手続きを起動して、原料ファイルを 該起動した手続きによって処理を行うコンテキスト手段 による手続き処理ステップと、手続き処理ステップにお いて起動した手続きによって処理を行った原料ファイル の処理結果を結果保持手段に保持する結果保持ステップ と、処理結果保持手段の保持する処理結果の有効性を判 定する処理結果有効性判定ステップと、処理結果有効性 判定ステップにおいて有効と判定された処理結果であ り、処理結果保持手段に保持された処理結果を取り出し て出力する結果出力ステップとを有することを特徴とす る。

【0026】さらに、本発明の分散ファイル処理方法において、処理結果有効性判定ステップは、処理結果保持手段の保持する処理結果に対応する原料ファイル名およびコンテキスト手段における手続き名に基づいて処理結果の有効性を判定することを特徴とする。

【0027】さらに、本発明の分散ファイル処理方法は、コンテキスト手段による手続き処理の処理実行日時、コンテキスト手段による手続き処理の実行を要求した要求固有の処理要求識別子の少なくともいずれか一方に基づいて処理結果の有効性を判定することを特徴とする。

【0028】さらに、本発明の分散ファイル処理方法において、処理結果有効性判定ステップは、原料ファイルの更新日時と、コンテキスト手段による手続き処理の処理実行日時とを比較し、該比較結果に基づいて処理結果の有効性判定を行うことを特徴とする。

【0029】さらに、本発明の分散ファイル処理方法において、コンテキスト手段における原料ファイルに対する手続き処理は、処理要求タイミングとは独立に非同期的処理として実行するとともに、該手続きによって処理された処理結果には該処理結果に対応する処理結果識別

子を生成し、該処理結果識別子を処理結果に対応させて 処理結果保持手段に保持することを特徴とする。

[0030]

【発明の実施の形態】本発明の分散ファイル処理システ ムを構成するネットワーク上の主要な要素について、そ の概要を図1に示す。図1に示すようにネットワーク上 には、ファイルアクセスの実行主体となるクライアント (図1右端) が接続され、また、ファイルの供給主体で あり原料ページA、B、C... を保持するサーバ (図 1左端)が接続されている。さらに本発明のシステムで 10 は、サーバの保有する原料ページA、B、C...をさ まざまな形で加工し、またその加工結果を保持する等、 各種の機能を有する処理サーバが存在し、これらが図1 ではコンテキスト手段、処理結果保持手段等として示さ れている。これらの処理サーバの具体的な構成、機能に ついては以下の実施例において詳細に説明する。

【0031】図1に示す本発明の基本構成における処理 の概要について簡単に説明する。まず、ネットワーク上 のユーザがWWWクライアントを介してある特定ファイ ルの加工データを要求する。要求されたファイルの原料 20 ファイルは基本的にWWWサーバの原料ページA、B、 C. . . として保持されているものである。ユーザはこ れらの原料ファイルに対して様々な態様で加工した結果 データの出力を要求する。例えば原料ページAに対応す るHTML文書の一部を抽出して一つの要約されたHT ML文書として出力(メソッドsummary)するこ とや、複数のHTML文書を合成して一つのHTML文 書として出力(メソッドmerge)すること等であ る。これらの加工処理が図1に示す手続きf、g、 h. . . の一つの態様である。

【0032】図1に示す処理結果保持手段が保持するf (A)、f(B)等は原料ページA、Bに対して、所定 の処理を施して得られた結果データである。処理結果保 持手段は、WWWクライアントからの要求に応じた処理 を行った処理データを保持している場合と保持していな い場合がある。また、加工データ、例えば f (A) 自体 は有していても、ユーザのアクセス時には、既にその加 工源となった原料ページAが更新され更新原料ページ A'として、WWWサーバに保持されている場合もあ る。このような、様々な場合にWWWクライアントから 40 の要求に柔軟に対応できるシステムを実現するのが本発 明のシステムであり、その詳細を以下の実施例において 説明する。

【0033】 [実施例1] まず、本発明の分散ファイル 処理装置における第1の実施例を説明する。実施例1の 分散ファイル処理装置の構成ブロック図を図2に示す。 【0034】図2に示すように、ネットワークには、原 料ファイルをもつWWWサーバ1000と、コンテキス トおよび各種の手続きを実行する処理サーバ1001, 1002と、ファイルリクエストを出力するWWWブラ 50 の順で詳細に説明する。

ウザ1003が接続されている。なお、図2では処理サ ーバがネットワークに2つ接続されている例を示してい るが、これら処理サーバ、WWWサーバ、WWWブラウ ザの接続数は任意である。

【0035】WWWサーバ1000上に原料ファイル1 801があり、そのURLは例えば、

http://host0/page01.html であり、これをURL1101とする。WWWサーバ1 000は、さらに他の原料ページ1802、1803、 1804…を有し、これら原料ページ各々に対してUR L1102、URL1103、URL1104…が対応

【0036】処理サーバ1001、1002 (JWS: Java Web Server) 上にJavaのクラ スであるEditがあり、メソッドとして、Editク ラスのメソッドであるメソッド s ummary 121 1、1221、merge1212、1222他が存在 する。

【0037】この実施例では、図2に示すようにファイ ルサーバはWWWサーバ1000で、ファイルはHTM Lフォーマットで記述されたWWWページである。WW Wサーバ1000と、そのクライアントであるWWWブ ラウザ1003は、HTTP (HyperText T ransfer Protocol) でネットワークを 介して、WWWページを送受信する。ファイル名はUR Lで、例えば、

http://hostl/index.html などと記される。URLのシンタクスは、RFC173 8で規定されている。

30 【0038】例えば、処理サーバ1001のホスト名 が、host1であり、ポート番号は8080であると すると、WWWプラウザ1003は、原料ファイル名U RL1101を手続き名、パラメータ、コンピュータ名 等で修飾した次のような仮想URL1111によりリク エストを送出することができる。

http://host1:8080/context /Edit?method=summary&url1 = h t t p % 3 A % 2 F % 2 F h o s t 0 % 2 F p a g e01. html

仮想URLについては、以下において詳細に説明する。 【0039】以下、実施例1について、

「1. 仮想URL」

「2. 各構成要素の概要」 (図2参照)

「3. 処理サーバの動作」(図3参照)

「4.コンテキストの動作」(図4参照)

「5. UR Lパーザの動作」 (図 5 参照)

「6. スナップショットマネージャの動作」(図6、図 7参照)

「7. レスポンス時の処理」

. 全部的工作 and the state of t

【0040】「1. 仮想URL」まず、仮想URLにつ いて詳細に説明する。原料ファイル名を手続き名、パラ メータ、コンピュータ名で修飾したファイル名は、「U RL」を手続き名、パラメータ、コンピュータ名で修飾 した「仮想URL」として実現する。仮想URLの記述 を、例をあげて説明する。仮想URLは、例えば次のよ うに記述される。

http://host1:8080/context /Edit?method=summary&url1 = h t t p % 3 A % 2 F % 2 F h o s t 0 % 2 F p a g 10 e01. html

【0041】仮想URLの先頭部には、ファイルアクセ スのプロトコル、コンテキストの存在する処理サーバの ホスト名、TCPポート番号、コンテキスト起動を指示 するパス名が記述され、通常のURLと同様のシンタク スである。

【0042】例えば、プロトコルがHTTPで、ホスト 名host1、ポート番号8080、パス名がcont ext/であるとすれば、仮想URLの先頭部は、

http://host1:8080/context 20

であって、それに続き、コンテキストおよび手続きが指 定される。

【0043】コンテキストはこの実施例ではJava言 語で記述されたオブジェクトプログラムとして実現さ れ、クラス名で指定する。手続きはJavaで記述され たメソッドで、前記クラス名とメソッド名で指定され る。メソッド名は、次の形式で仮想URL中に含める。 先頭が文字 ? で始まり、<propertyNam e>=e>=cpropertyValue>の形をなす文字 30 列を文字 & で区切って連結する形式であり、pro pertyNameは、propertyValueと して記述された値の種類を識別するための名前である。 メソッド名は、 method= に続く文字列で指定 される。例えば、クラス名Edit、メソッド名sum maryならば、Edit?method=summa ryである。

【0044】パラメータ、原料のURLも、<prop ertyName>=ertyValue> の形式で記述され、 & を区切りとしてメソッド名の 40 後ろに追加される。また、この形式ではメソッド名やパ ラメータや原料のURL中の文字 / , & , ? %3F , %3A , %3D に変換される。 【0045】例えば、原料ファイルのURLが、htt p://host0/page01. htmlで示され るとき、これを仮想URL中に記述すると、&url1 = h t t p % 3 A % 2 F % 2 F h o s t 0 % 2 F p a g e 0 1. h t m l に変換される。

るURLパーザ1611, 1621の動作の詳細につい ては、図5を用いて後段で説明する。

【0047】なお、以下の説明においては、冗長性を回 避するため仮想URL等の記述を略記法によって簡略化 し記号に置き換えて説明する。仮想URL等と各記号を 以下のように対応づける。

【0048】まず、サーバ名、ポート番号、コンテキス ト、クラス名、メソッド名をまとめて、英小文字の記号 で表現する。

f:host1上のポート8080番のWWWサーバに よりアクセスできるコンテキストが起動するクラスEd i tのメソッド「summary」を「f」とする。 g:host2上のポート8080番のWWWサーバに よりアクセスできるコンテキストが起動するクラスEd

i tのメソッド「merge」を「g」とする。 【0049】さらに、URL (仮想URLも含む) を英 大文字の記号で表現する。例えば、

A: \[http://host0/page01.ht] ml」を「A」とする。

B: [http://host0/page02.ht ml」を「B」とする。

X: [http://host1:8080/cont ext/Edit?method=summary&u r l 1 = h t t p % 3 A % 2 F % 2 F h o s t 0 % 2 F page01. htmljを「X」とする。

Y: [http://host1:8080/cont ext/Edit?method=summary&u r l 1 = h t t p % 3 A % 2 F % 2 F h o s t 0 % 2 F page02. html」を「Y」とする。

Z: [http://host2:8080/cont ext/Edit?method=merge&url 1 = h t t p % 3 A % 2 F % 2 F h o s t 1 % 3 A 8 0 80%2Fcontext%2FEdit%3Fmet hod%3Dsummary%26url1%3Dht tp%253A%252F%252Fhost0%25 2 Fpage 01. html&url2=http%3 A%2F%2Fhost1%3A8080%2Fcon text%2FEdit%3Fmethod%3Dsu mmary%26url1%3Dhttp%253A% 252F%252Fhost0%252Fpage0 2. h t m l 」を「Z」とする。

【0050】また、手続きに対する原料としてURLを 指示する記述、すなわちURLが修飾されて仮想URL を構成する構造を、関数の表現法と同様に、以下のよう に表す。例えば、前記A, B, X, Y, Z, f, gを用 いて、Xをf(A)、Yをf(B)、Zはg(X, Y)、または、g (f (A), f (B))と表す。

【0051】「2. 各構成要素の概要」次に本実施例を 構成する処理サーバの各要素について、図1と図2を参 【0046】このように記述される仮想URLを解析す 50 照しながらその概要を説明する。図1で示すコンテキス

> THE RESERVE OF THE PARTY OF THE S. Les pain value de la properti de la company de la c

ト手段は、実施例1では次のようなコンテキストオブジ ェクト(以下、混乱のないかぎりコンテキストと記す) である。図2で示すコンテキスト1411, 1421 は、WWWサーバがHTTPによるファイルの読みだし リクエストとしてGETや、書込みのリクエストとして PUTをWWWプラウザ1003から受けとった時に、 WWWサーバから起動される外部プログラムであって、 図4で示す動作フローに従って動作する。 コンテキスト の詳細な動作は図4を用いて後段で詳細に説明する。

【0052】WWWサーバが外部プログラムを起動する 10 のようなHTTPのリクエストを受けとる。 方法は、CGI方式やServlet方式(Servl et方式についてはJavaWebServer ve rsion1. 1中の文書 The Java Ser vlet API に記されている。) がよく知られて いる。この実施例では、WWWサーバは、Sun Mi crosystems, Inc. OJavaWebSe rver(以降JWSとする)とし、コンテキストはJ WSが起動する外部プログラムとして、Servlet の形式で実装されている。

【0053】図1で示す結果保持手段は、実施例1では 20 態とした後、実行を開始する。 図2で示すように Javaのハッシュテーブルとして実 現され、処理を行なって生成された処理結果のオブジェ クトをスナップショットオブジェクトとして、仮想UR Lをキーとして取り出せる状態で保持する。図2で示す 処理サーバ1001は、スナップショット1311,1 312, 1313, 1314をハッシュテーブルに保持 し、それぞれ仮想URL1111、1112, 111 3,1114をキーとして取り出すことができる。ま た、処理サーバ1002は、スナップショット1321 を保持し、仮想URL2121をキーとして取り出すこ 30 とができる。結果出力手段は処理結果のオブジェクト を、JWSを介してHTTPプロトコルを用いて出力す るプログラムとして実現される。

【0054】図1で示す結果管理手段は、本実施例で は、図2で示すようにスナップショットを保持したハッ シュテーブルを管理するServlet形式のプログラ ムとして実現され、スナップショットマネージャ151 1,1521と呼ばれる。スナップショットマネージャ 1511, 1521には、スナップショットの有効性を 判定するメソッドが実装されている。有効性を判定する 40 すコンテキストの動作フローにより詳細に説明する。 メソッドには、他のJavaプログラムから呼び出さ れ、Javaの論理値型の値を返すものと、JWSがリ クエストに応じて起動して、スナップショットが有効か どうかの結果をHTTPヘッダ中に出力するものがあ る。スナップショットマネージャの詳細な動作は図6、 図7を用いて後段で説明する。

【0055】「3. 処理サーバの動作」次に、処理サー バの動作の詳細について説明する。サーバの動作フロー を図3に示す。例として、WWWブラウザ1003に、

/Edit?method=merge&urll=http%3A%2F%2Fhost0%2Fpage0

14

というURLをセットして、ファイルを読み込む指示を 出力した場合について説明する。

【0056】WWWブラウザ1003からの上記のファ イル読み込み指示出力に対応して、図3のステップ20 10においてhost1というDNS名を有するホスト 名の JWS、例えば図2で示す処理サーバ1001は次

GET/context/Edit?method=merge&urll=http%3A%2F%2Fho st0%2Fpage01. htmlHTTP/1. 0 【0057】ステップ2020においてJWSは、Co ntext. class (以降、contextとす る) という Javaのサーブレット形式のプログラムが 初期化されているかどうか調べる。もし初期化されてい なければ、ステップ2030においてクラスファイルを 読み込んでメモリにロードして初期化し、実行可能な状

【0058】ステップ2040においてJWSはサーブ レットcontextのメソッドserviceを引数 のオブジェクトHttpServletReaues t, HttpServletResponseを渡して 起動する。

【0059】ステップ2050において、コンテキスト は、ファイルに対する処理を行い、処理結果をスナップ ショットオブジェクトとして保持する。引数のオブジェ クトHttpServletResponceから、ク ライアントであるWWWブラウザへの出力ストリームを 保持するServletOutputStreamを取 り出し処理結果を書き込む。ステップ2050における コンテキストの詳細な動作は図4に示すとおりであり後 述する。

【0060】ステップ2060においてHTTPリクエ ストのコネクションに対し、ServletOutpu tStreamに書き込まれた内容が出力される。

【0061】「4. コンテキストの動作」前記図3のス テップ2050におけるコンテキストの動作を図4に示

【0062】図4におけるステップ3010においてサ ープレットcontextのメソッドserviceが 引数のオブジェクトHttpServletRegue st, HttpServletResponseを受け とって起動する。

【0063】ステップ3020においてオブジェクトH t t p S e r v l e t R e q u e s t O g e t R e q u estedURIメソッドにより、仮想URLに含まれ る文字列、

http://host1:8080/context 50 /context/Edit?method=merg

MARKET OF THE PROPERTY OF THE PARTY OF THE P

e&url1=http%3A%2F%2Fhost0 %2Fpage01. html

を取り出す。この文字列を先頭部と合成して次の仮想U RLを再現する。

h t t p : //h o s t 1 : 8080/context /Edit?method=merge&urll=ht t p % 3 A % 2 F % 2 F h o s t 0 % 2 F p a g e 0 1.html

【0064】ステップ3030において仮想URLをU RLパーザに渡して解析する。URLパーザの動作フロ 10 ーは図5に示す通りであり、この動作については後段で 詳細に説明する。URLパーザはVURLクラスのオブ ジェクトを生成し、URL中に含まれる、メソッド名、 原料のURL、パラメータをVURLオブジェクトのイ ンスタンス変数にセットして返す。VURLオブジェク トは、仮想URLの先頭部、クラス名、メソッド名、パ ラメータ、原料のURL、をインスタンス変数として持 つオブジェクトである。

【0065】ステップ3040においてコンテキスト1 411はスナップショットマネージャ1511にVUR 20 Lオブジェクトを渡し、仮想URLに対応するスナップ ショットが有効であるかどうかの答を得る。スナップシ ョットマネージャ1511の動作は図6、図7に示すと おりであり、後述する。

【0066】仮想URLに対応する有効なスナップショ ットが無かったときは、ステップ3050において、V URLオブジェクトのインスタンス変数に格納されてい る原料のURLに対してHTTPリクエストを送出し、 原料のファイルを取得する。ステップ3060において て取得していなければステップ3050に戻る。

【0067】ステップ3070において、ステップ30 50で取得したファイルを引数として、VURLオブジ ェクトのインスタンス変数に格納されているクラス名と メソッド名で定まるメソッドを起動しその返り値を処理 結果としてオブジェクトを生成する。ステップ3080 において処理結果のオブジェクトを仮想URLをキーに して前記ハッシュテーブルに格納する。ステップ309 0において処理結果のオブジェクトをServletO utputStreamに書き込む。

【0068】ステップ3040において仮想URLに対 応する有効なスナップショットがあった時は、ステップ 3100においてそのスナップショットオブジェクトを 仮想URLをキーとしてハッシュテーブルから取り出 す。ステップ3110においてオブジェクトをServ letOutputStreamに書き込む。

【0069】以下に、分散ファイルのプロトコルを用い て前記メソッドが起動され原料ファイルが処理され処理 結果が仮想的にファイルとして得られる様子を説明す る。前記メソッドはHTML文書の一部を抽出したHT 50 FpageOI. htmlに分ける。

ML文書を作成するものとする。ただし、このメソッド はHTML文書を入力し、HTML文書を出力するプロ グラムであればどのようなものでも構わない。また、こ のメソッドの実現の詳細は本発明の動作とは無関係であ る。

【0070】図2に示す本実施例に関する全体ブロック 図から理解されるように、原料ファイルをもつWWWサ 一バ1000と、コンテキストおよび手続きの動作する 処理サーバ1001,1002と、WWWブラウザ10 03がネットワークで接続されている。

【0071】WWWサーバ1000上に原料ファイル1 801があり、そのURLがhttp://host0 /page01. htmlであり、これをURL110 1とする。

【0072】処理サーバ1001上にJavaのクラス であるEditがあり、前記メソッドはEditクラス のメソッドであるメソッド s ummary 1211とす る。処理サーバ1001のホスト名が、host1であ り、ポート番号は8080である。WWWブラウザ10 03は、原料ファイル名URL1101を修飾した次の ような仮想URL1111によりリクエストを送出す

[0073] http://host1:8080/c ontext/Edit?method=summar y&urll=http%3A%2F%2Fhost0 %2Fpage01. html

【0074】ホスト名がhost1である処理サーバ1 001が、WWWブラウザ1003からの仮想URL1 111によるHTTPリクエストを受信すると、コンテ すべての原料ファイルを取得したかどうかを調べ、すべ 30 キスト1411がJWSにより起動される。コンテキス ト1411は、図4の手順にしたがって動作し、URL パーザ1611により仮想URL1111を解析して仮 想URL1111を表すJavaオブジェクトVURL 1111 (obj) を生成する。

【0075】「5. URLパーザの動作」この仮想UR L1111を入力した際のURLパーザ1611の動作 を図5に示すフローを用いて説明する。URLパーザ1 611は、図5におけるステップ4010において、仮 想URL1111を受けとって起動する。ステップ40 20において、仮想URL1111を文字 / を区切 り文字として分解し、先頭部http://host 1:8080/context/と残りの文字列Edi t?method=summary&url1=htt p%3A%2F%2Fhost0%2Fpage01. htmlに分ける。

【0076】ステップ4030において、残りの文字列 から文字 ? を区切り文字として分解し、クラス名E d i tと残りの文字列method=summary& urll=http%3A%2F%2Fhost0%2

【0077】ステップ4040において、残りの文字列から & を区切り文字として<propertyName>=<propertyValue>の形式の文字列を抽出する。メソッド名を含む文字列method=summaryが取り出される。

【0078】ステップ4050において、取り出された propertyName>=
propertyV

alue>の形式の文字列について、property

Nameが method であるかどうかの判定をお
こなう。メソッド名を含む文字列method=sum 10

maryについては、ステップ4060にすすむ。

【0079】ステップ4060において、メソッド名を含む文字列method=summaryから、propertyValueの値であるsummaryを取り出しメソッド名とする。

【0080】ステップ4080において、<propertyName>=<propertyValue>の形式の文字列の処理がすべて終わったかどうか調べ、終っていないので、ステップ40に戻る。

【0081】ステップ4040において、残りの文字列 20から & を区切り文字として原料ページ名を含む文字列urll=http%3A%2F%2Fhost0%2Fpage01.htmlが取り出される。

【0082】ステップ4050において、propertyNameが method であるかどうかの判定をおこない、文字列urll=http%3A%2F%2Fhost0%2Fpage01.htmlについては、ステップ4070にすすむ。

【0083】ステップ4070において文字列urll = http%3A%2F%2Fhost0%2Fpag 30e01. htmlから原料ページのURLであるhttp://host0/page1. htmlを取り出す。図2におけるURL1101である。

【0084】ステップ4080において、取り出したく propertyName>=<propertyVa lue>の形式の文字列の処理がすべて終ったのでステ ップ4090に進む。

【0085】ステップ4090において、仮想URLを表すVURLクラスのオブジェクトを生成し、先頭部トttp://host1:8080/context/、クラス名Edit、メソッド名summary、原料のURLであるhttp://host0/page01.htmlをインスタンス変数の値としてセットする。以上が仮想URL1111を入力した際のURLパーザ1611の動作である。

【0086】コンテキスト1411は、スナップショットマネージャ1511にオブジェクトVURL1111 (obj)を渡し、仮想URL1111に対応するスナップショットオブジェクトの有効性を問い合わせる。

【0087】「6. スナップショットマネージャの動

作」スナップショットマネージャ1511は、図6、図7に示す動作フローの手順に従って、仮想URL1111に対応するスナップショットオブジェクトの有効性をしらべる。

【0088】スナップショットマネージャ1511が、 他のスナップショットマネージャからのHTTPリクエ ストにより呼ばれるときは、JWSからServlet として起動され、ステップ5002から始まるメソッド serviceが呼ばれる。このHTTPリクエスト は、有効性を調べるべきスナップショットに対応した仮 想URLを、serviceメソッドの引数オブジェク トの中に含めるようなURLでなされる。例えば、サー バhost2(例えば図2の処理サーバ1002)のス ナップショットマネージャ1521に、仮想URL、 h t t p ://host2:8080/context /Edit?method=summary&url1 = h t t p % 3 A % 2 F % 2 F h o s t 0 % 2 F p a g e01. html に対応したスナップショットの有効性を問い合わせるリ クエストに用いるURLは、

http://host2:8080/sevrlet/snapshot?url=http%3A%2F%2Fhost2%3A8080%2FEdit%3Fmethod%3Dsummary%26url1%3Dhttp%253A%252F%252Fhost0%252Fpage01.htmlである。

スナップショットマネージャが、contextサーブレットなどのJavaプログラムから呼ばれるときは、ステップ5010から始まるメソッドcheckLocalが起動される。

【0089】ステップ5002においてHttpServletRervletRequest, HttpServletResponseオブジェクトを入力として起動する。ステップ5004において、HttpServletRequestオブジェクトのgetQueryString()メソッドを用いて、有効性を確認すべきスナップショットの仮想URLを取り出し、必要なら符号化を相く。ステップ5006において前記取り出した仮想URLをパーズしてVURLオブジェクトを生成する。ステップ5010から始まるメソッドcheckLocalを起動する。

【0090】ステップ5010においてVURLオブジェクトVURL1111(obj)を入力として起動する。ステップ5020において、VURL1111(obj)が表す仮想URL1111に対応するスナップショットオブジェクトがあるかどうか調べる。これは、VURL1111(obj)のもつインスタンス変数の値から、仮想URL1111を構成し、仮想URL111

ップショットオブジェクトがあるかどうかを調べる。あ った時にはステップ5040にすすみ、なかった時には ステップ5030にすすむ。スナップショットがなかっ た場合にはステップ5030において、スナップショッ ト無効を答えとして、Javaの論理値の偽として表現 して出力し、呼び出し側に帰る。

【0091】スナップショットがあった場合にはステッ プ5040において、VURL1111 (obj) より 原料のURLであるURL1101を取り出す。ステッ プ5050において取り出した原料のURLが、仮想U 10 RLではあるかどうかを調べ、仮想URLならステップ 5060へ、仮想URLで無ければステップ507.0へ 進む。URL1101は仮想URLではないのでステッ プ5070に進む。

【0092】ステップ5060において、ステップ50 50において取り出した原料のURLが仮想URLであ った場合には、仮想URL中のホスト名で指定されるホ ストに対して、スナップショットマネージャに有効性を 確認させるリクエストをHTTPで送る。リクエストに 用いるURLは、JWSに対し、Servletである 20 スナップショットマネージャを起動させることを指示す るものであり、前記原料のURLをserviceメソ ッドの引数オブジェクトの中に含めて渡すよう指示す る。

【0093】そのリクエストに対し、レスポンスを返す スナップショットマネージャは、答えを、HTTPレス ポンスヘッダにヘッダ名 Snapshot-Vali d:に続けて出力し、レスポンスを送出する。レスポン スを受け取るスナップショットマネージャはそのヘッダ て答えとする。

【0094】ステップ5070においてURL1101 の原料ファイルの更新日時を取得する。ステップ508 OにおいてURL1101のファイルの更新日時と仮想 URL1111に対応するスナップショットオブジェク ト1311の作成日時とを比較する。ファイルの更新日 時が新しい場合は、論理値の答えを真とする。作成日時 が新しい場合は答えを偽とする。

【0095】ステップ5090においてVURL111 RLすべてについてスナップショットが有効かどうかの 判定が終了したかどうかを調べ、もし終了していなけれ ばステップ5040に戻る。ここではURL1101に ついて結果を得ており、すべて終了したのでステップ5 100に進む。ステップ5100において、ステップ5 060または5080で得た、原料のURLについての スナップショットの有効性の答えの論理積を計算する。 ステップ5130において、ステップ5100において 計算した論理積の値をスナップショットの有効性の判定 結果の答えとして、Javaの論理値として表現して呼 50 http://host1:8080/context

び出し側に返す。

【0096】メソッドserviceのステップ514 Oにおいて、メソッドcheckLocalの返り値と してJavaの論理値を受け取る。ステップ5150に おいてHttpServletResponseオブジ エクトに対し、setHeaderメソッドを用い、H TTPレスポンスヘッダを表す変数にスナップショット の有効性の答えを格納する。答えは、ヘッダ名を表す文 字列 Snapshot-Valid: に続き、メソ ッドcheckLocalの値が偽なら文字列 tru e を、値が偽なら文字列 false をヘッダの値 として連結する。ステップ5160において、メソッド serviceを終了し、JWSが、HttpServ letResponseの値をHTTPで出力する。

【0097】以上、図6、図7で示す手順がスナップシ ョットマネージャ1511が、仮想URLに対応するス ナップショットの有効性を答える手順である。

【0098】「7. レスポンス時の処理」 a. スナップショットが有効である場合、

「コンテキストの動作」の欄で説明したように、コンテ キスト1411は、スナップショットが有効であると判 定された場合、仮想URLに対応するスナップショット オブジェクト1311を取得する(図4、ステップ31 00)。さらに、図3で説明された通りの手順でスナッ プショットオブジェクト1311がWWWブラウザに対 するレスポンスとして出力(図3、ステップ2060) される。

【0099】b. スナップショットが無効である場合 コンテキスト1411は仮想URL1111に対応する から文字列 true または"false を抽出し 30 スナップショットが無効であると判定された場合、原料 ファイル名URL1101により、WWWサーバ100 0 に対しファイル取得のリクエストを送出する。このリ クエストにより原料ファイル名URL1101に対応す る原料ページ1801を取得(図4、ステップ306 0) し、WWWブラウザ1003からのリクエストUR L1111に指定されたメソッドsummary121 1を起動する。メソッドsummary1211はHT ML文書を入力とし、原料ページの中から特定の部分を 抽出してそれを新規に作成したHTMLページ中に埋め 1(o b j)のインスタンス変数に格納された原料のU 40 込んだ処理結果のオブジェクトを出力する処理である。 コンテキスト1411は出力されたオブジェクトをスナ ップショットオブジェクト1311として処理結果オブ ジェクトとして仮想URL1111とペアにしてハッシ ュテーブルに格納する(図4、ステップ3080)。そ の後、図3で説明された通りの手順でスナップショット 1311がWWWブラウザ1003に対するレスポンス として出力(図3、ステップ2060)される。

【0100】以上の手順で、WWWブラウザ1003が 送出した仮想URL1111リクエスト、

BACK TO THE PARTY OF THE PARTY

/Edit?method=summary&url1 =http%3A%2F%2Fhost0%2Fpag e01.html

に対する処理が実行される。

【0101】 [実施例2] 上述した実施例1の構成では、図2に示す構成において1つの処理サーバ、例えば処理サーバ1001、または処理サーバ1002において手続き処理を実行することが可能な構成について説明した。この第2実施例では、複数の処理サーバが協業して各種処理を実行してWWWブラウザの要求に対応して10リスポンスを実行する構成を説明する。

【0102】第2の実施例を説明する。第1の実施例で示した図2の構成において、仮想URLを原料のURLとして扱うことにより2つのサーバ(例えば図2の処理サーバ1001,1002)における2つの手続きを用いたファイルの処理が行なえる。2つのコンテキストを用いて、HTML文書からその要約を作成し、それら作成された結果を合成する例をあげて説明する。

【0103】以下の説明において、処理サーバ100 1,1002、コンテキスト1411,1421、UR 20 Lパーザ1611,1621、スナップショットマネー ジャ1511,1521の動作する手順は実施例1において説明したと同様であるので、それぞれの詳細な記述 は省略する。また、URL、仮想URLに対する前記の 略記法を用いる。

【0104】図2に示すように、処理サーバ1001、 1002にはそれぞれHTML文書中を編集するクラス Editがあり、Editクラスには一つのHTML文 書の一部を抽出して一つのHTML文書として出力する メソッドsummaryがあり、複数のHTML文書を 合成して一つのHTML文書として出力するメソッドm ergeが含まれる。

【0105】原料ファイル1801, 1802, 1803, 1804がWWWサーバ1000上にあり、これらのURLを前記した実施例1中で述べた略記法に従い、「A」, 「B」, 「C」, 「D」とする。サーバ1001上のコンテキスト1411が起動するクラスEditのメソッドsummary1211による処理を「f」と表す。サーバ1002上のコンテキスト1421が起動するクラスEditのメソッドmerge1222に 40よる処理を「g」と表す。

【0106】サーバ1002が仮想URL:g(f(A),f(B),f(C),f(D))に対するHTTPリクエストを受信すると、サーバ1002のコンテキスト1421は、サーバ1002のスナップショットマネージャ1521にg(f(A),f(B),f(C),f(D))に対応するスナップショットの有効性を問い合わせる。サーバ1002のスナップショットマネージャ1521は、前記図6、図7の手順にしたがって動作し、必要ならばg(f(A),f(B),f

(C), f(D)) から、サーバ1001への4つの仮想URL: f(A), f(B), f(C), f(D) を取り出して、それらの仮想URLについて、それぞれスナップショットマネージャ1511に対しスナップショットの有効性を問い合わせるリクエストを送出する。

【0107】スナップショットマネージャ1511は、それぞれのリクエストを受けとり、リクエストごとに独立に有効性の判定をする。前記図6、図7に示した手順にしたがって判定をおこない、それぞれのリクエストごとにスナップショットの有効性の答えを返す。

【0108】サーバ1002のスナップショットマネージャ1521は、図6、図7に示した手順に従い、必要ならば4つの仮想URL:f(A), f(B), f(C), f(D) に対するスナップショットの有効性の答えを受信し、g(f(A), f(B), f(C), f(D)) に対応するスナップショットの有効性を計算し、コンテキスト1421に対し答えを返す。

【0109】もし、スナップショットが無効の場合は、コンテキスト1421,1411がそれぞれ図4のステップにしたがって動作し、仮想URL:g(f(A),f(B),f(C),f(D))によって起動される処理の結果のオブジェクトを生成し、スナップショットとして格納する。以上のステップにより、WWWブラウザ1003は、サーバ1000上の4つの原料ページに対して要約を抽出する処理(merge)をした結果を、一つのHTML文書中に合成したHTML文書を受信する。

【0110】また、処理が完了した後、WWWブラウザ1003から同じ仮想URLによるリクエストが送出された場合に、WWWサーバ1000上の原料ページ1801,1802,1803,1804がいずれも更新されていなければ、すでに作成された処理の結果を出力することができる。また、原料ページのうちの一つ以上が更新されていれば、更新されたページを入力とした処理の結果のスナップショットが無効と判定され、処理が再度起動されてスナップショットが再び生成され、その結果が出力される。

【0111】例えば、仮想URL:g(f(A), f(B), f(C), f(D))によるリクエストが送出40 され、仮想URL:g(f(A), f(B), f(C), f(D))に対応するスナップショット132 1が生成され、4つの仮想URL:f(A), f(B), f(C), f(D)に対応するスナップショットとして、それぞれスナップショット1311, 131 2, 1313, 1314が生成されたとする。
【0112】その後、URL:Aで表される原料ファイル1801が更新された後に再び仮想URL:g(f(A), f(B), f(C), f(D))によるリクエストが送出された場合、スナップショットマネージャ150 511は、スナップショット1311は無効、スナップ

(2000年) (1900年) (1900年)

ショット1312, 1313, 1314は有効という答 えを返す。また、スナップショットマネージャ1521 はスナップショット1321は無効という答えを返す。 その結果、コンテキスト1421は仮想URL:g(f (A), f (B), f (C), f (D)) によるメソッ ドmerge1222の処理をふたたび起動するが、メ ソッドmerge1222の入力のうち、3つの仮想U RL:f(B),f(C),f(D)による処理は実行 されず、それぞれに対応した3つのスナップショット1 312, 1313, 1314が入力される。仮想UR L:f(A)による処理は実行され、スナップショット 1311が更新され、メソッドmerge1222に入 力される。

【0113】このように、利用者が原料ファイルの更新 を反映した最新の処理結果を得たい場合、最新の処理結 果を得るために必要な最小限度の処理を行ない、それ以 外は以前の処理の結果のスナップショットを利用するた め、リクエストに対する応答時間を短縮することが可能 になる。

のサーバ上のコンテキストが起動する処理を組み合わせ て一つの処理として利用する際、いずれか一個所以上の 通信が失敗すると、最終的な処理結果が得られない。ま た、そのような場合、全体のすべての処理を再試行する と、やはり一個所以上の通信が失敗する場合には処理結 果がえられない。本発明においては、そのような場合 に、スナップショットオブジェクトとして一部の処理の 結果が保持されるため、再試行により処理結果を得られ る確率が増える。

【0115】上述した例では、コンテキストが2つの場 30 合を記述したが、3つ以上の場合でも同様の手順にした がって処理を組み合わせることが可能である。

【0116】 [実施例3] 本発明の第3実施例として、 修飾されたURLの中に含まれた原料ファイル名以外の データに依存して、スナップショットの有効性を判定す る構成例を説明する。システム構成は実施例1と同様、 図2に示すものである。

【0117】実施例1に述べた構成と基本的には同様の システム構成を有するが、スナップショットマネージャ 1511, 1521 がスナップショットの有効性を判定 40 する際、処理サーバ1001,1002ごとに特有のル ール、あるいは指定された手続きごとに特有のルールに 従って特定のオブジェクトを調べ、その結果によりスナ ップショットの有効性を決定する。

【0118】実施例1に述べた文書の合成をする処理を 行なう際のメソッド s u mm a r y において、処理結果 のHTMLファイル中に常に処理の行なわれた日付を表 示する例を述べる。

【0119】WWWブラウザ1003を利用する利用者 がその時点で得られる最新の情報による処理結果を得た 50

いという要求を持っている場合、処理の行なわれる日時 により、日付情報の更新が必要になる。よって日付が変 わった場合にはすでに作成され、保持されているスナッ プショットオブジェクトも更新されるべきであるが、実 施例1で説明した手順では、日付情報の参照に関する情 報を仮想URL中に記述しない限り、このようなスナッ プショットオブジェクトが更新されるべきかどうかの判 定ができない。

【0120】この実施例における構成は図2に示した構 10 成によって実現される。スナップショットマネージャ1 511,1521の動作は図8、図9に示すとおりであ り、ステップ5092からステップ5100が実施例1 と異なる。

【0121】仮想URL1111によるリクエストを受 けた図2に示すサーバ1001のスナップショットマネ ージャ1511は、スナップショットの有効性を判定す る際に、図8、図9のステップ5092において仮想ひ RL1111をキーとして、ファイル名のリストをチェ ックリストの記述されたハッシュテーブルから取得す 【0114】また、信頼性の低いネットワーク上で複数 20 る。ステップ5096においてスナップショットマネー ジャはリスト中のファイルが更新されているかどうか調 べる。ステップ5100において、前記のファイル名を 調べた結果および仮想URL1111中に記述されたフ ァイルから得た結果をあわせてスナップショットの有効 性を判定する。

> 【0122】リスト中の仮想URL1111に対応する ファイル名としてシステム時刻の日付を記述したファイ ルを用意することで前記のWWWブラウザ1003利用 者の要求が達成できる。また、この実施例においてチェ ックリスト中に記述されるファイルは、例えばCGIを 用いてプログラムを起動するWWWファイルアクセスの ファイル名であってもよい。

> 【0123】本実施例の手順を用いれば、手続き作成者 が、チェックリストにファイル名のリストを格納するこ とで、スナップショットを更新するかどうかのルールを 定めることが可能となる。手続きにより生成される処理 結果が、どの時点で無効になるかを手続き作成者が把握 している場合には、この方法を使用することでスナップ ショットの有効性の判定がより正確になる。

【0124】 [実施例4] 本発明の第4実施例として、 処理サーバ1001,1002上に保持されているスナ ップショットの破棄や無効化を指示することができる構 成例について説明する。

【0125】図2で示す実施例1と同様のシステム構成 において、クライアントが送出する仮想URLのキュエ リ記述部分中にスナップショットの破棄を指示するパラ メータを記述する。例えば、図2中に示される仮想UR L1111は、http://host1:8080/ context/Edit?method=summary&url1=http%3A%2F%2Fhost

0%2Fpage01. htmlであるが、これにスナ ップショットのコントロールの命令の記述として、co n troll=clearというパラメータ記述を追加 LT, http://host1:8080/cont ext/Edit?method=summary&c ontrol l = c l e a r & u r l 1 = h t t p % 3 A%2F%2Fhost0%2Fpage01.htm 1とする。

【0126】実施例1で述べたURLパーザ1611. タを取り出す機能を加えると、URLパーザ1611, 1621の動作の流れ図は図10のようにあらわされ る。実施例1のURLパーザの動作フローとの差異は、 ステップ4050からステップ4052にスナップショ ットコントロールの命令を取り出す動作が加わった点で ある。

【0127】スナップショットマネージャ1511,1 521の動作フローを図11、図12に示す。本実施例 において、実施例1のスナップショットマネージャの動 作と異なる点は、ステップ5032からステップ503 20 4のステップである。ステップ5032からステップ5 034において、仮想URLから前記スナップショット の破棄を指示するパラメータclearが取り出された 場合、スナップショットマネージャは、指定されたUR しに対応するスナップショットを無効とする動作を実行

【0128】その後、コンテキストは、実施例1と同様 に動作して、原料ファイルの取得と処理の起動を行な い、新たに作成された処理結果のオブジェクトをハッシ ュテーブルに保持する。または、HTTPリクエストへ 30 ッダ中に、スナップショットの破棄を指示するパラメー タを記述することによっても同様の効果が得られる。コ ンテキストがJWSから渡されたHttpServle tRequestオブジェクトからHTTPリクエスト のヘッダをとりだし、その中にスナップショットの破棄 を指示するパラメータが記述されていた場合は、スナッ プショットマネージャに対し、指定されたURLに対応 するスナップショットの破棄を指示することによって行

トの無効化は、スナップショットを保持しているサーバ のスナップショットマネージャの判定によってなされた が、この実施例においては、他のコンピュータからの指 示により処理の結果を無効化することができる。そのた め、すでに存在するスナップショットではなく処理を再 び行なった結果を得たいという利用者の要求を満たすこ とができ、新しく生成された処理結果をスナップショッ トとして保持することができる。

【0130】 [実施例5] さらに本発明の第5実施例と して、処理結果のスナップショットオブジェクトを、そ 50 仮想URL1111によるリクエストを受けた場合、ス

れを生成したリクエスト固有の識別子(ID)と組にし て保持することで、特定のリクエストによって生成され たオブジェクトを指定して取得する構成を説明する。本 実施例の構成を図13に示す。図13において処理サー パ1001、1002中のハッシュテーブル中のスナッ プショット1311、1312...、1321... には識別子(ID)が対応して保持されている。

26

【0131】先に説明した実施例1においては、同じ原 料に対して同じ手続きを適用するリクエストは同一とみ 1621にスナップショットの破棄を指示するパラメー 10 なしていた。すなわち、あるリクエストにより処理を行 い、結果をスナップショットオブジェクトとして保持し たのち、同一のリクエストを再び受信し処理を再び行っ た場合は、前記後のリクエストによる処理結果は、前記 最初のリクエストにより生成されたスナップショットオ ブジェクトを置き換えて保持される。

> 【0132】この実施例においては、各リクエストごと に固有の識別子(ID)が割り当てられ、識別子と対応 付けてスナップショットオブジェクトが生成され、保持 される。クライアントはリクエストに固有の識別子を指 定してそれに対応するスナップショットオブジェクトを 取得することができ、また、実施例4で述べた手順を用 いれば、指定した識別子に対応するスナップショットオ ブジェクトを破棄し、新たな処理の結果を同じ識別子に 対応付けて保持することができる。

> 【0133】この実施例におけるコンテキストの動作を 図14、図15に示す。HTTPリクエストを受けとっ たコンテキストは、図16に従い動作するURLパーザ を用いてURLを解析してオブジェクトを生成するが、 URLに識別子(ID)が含まれていないときはリクエ ストごとに固有のIDを生成して仮想URLに付加す る。IDは、一例としてリクエストの発生順序の整数値 として実現できる。また、別な一例としてシステム時刻 の数値として実現できる。仮想URLの中に、スナップ ショットのIDを指示するパラメータを付加する。

【0134】例えば、実施例1で述べたクラスEdit のHTML文書中の一部を抽出するメソッドsumma ryによる処理を起動するURL1111はhttp: //host1:8080/context/Edit ?method=summary&urll=http 【0129】実施例1~3においては、スナップショッ 40 %3A%2F%2Fhost0%2Fpage01. h tmlであるが、これに、IDを付加する記述として id= の記述に続けて数字を記述する形式を用いてh ttp://host1:8080/context/ Edit?method=summary&id=1& url1=http%3A%2F%2Fhost0%2 Fpage01. htmlを生成する。

> 【0135】図14、図15にコンテキストの動作フロ ーを示す。動作手順について例を挙げて説明する。図1 3に示す処理サーバ1001のコンテキスト1411が

THE STATE OF THE S

テップ3010においてサーブレット contextのメソッド serviceが引数のオブジェクトHttpServietReauest,HttpServletResponseを受けとって起動する。

【0136】ステップ3020においてオブジェクトH ttpServletRequestのgetRequ estedURIメソッドにより、仮想URLに含まれ る文字列 /context/Edit?method =merge&argl=x&arg2=y を取り出 す。この文字列を先頭部と合成して仮想URLを再構成 10 する.

【0137】ステップ3030において図17、図18に示した手順で動作するURLパーザ1611を用いて仮想URL1111を解析してVURL1111 (obj)を生成する。ステップ3032においてVURL1111がIDの情報を持っているかどうか調べる。仮想URL1111にIDがついていない場合は、ステップ3034に進む。

【0138】ステップ3034において、ブラウザからのリクエストに対する一意な識別子であるID1を生成し、VURL1111(obj)に付加する。ステップ3050において、仮想URL1111より取り出した原料のURLが仮想URLかどうかをしらべる。仮想URLであると判定されればステップ3052において、もとの仮想URL1111と対応づけられたID1を原料のURLに付加する。仮想URL1111から取り出される原料のURLは仮想URLではないのでステップ3054において、VURL1111(obj)のインスタンス変数に格納されている原料のURLに対してHTTPリクエストを送出し、30原料のファイルを取得する。ステップ3060においてすべての原料ファイルを取得したかどうかを調べ、すべて取得していなければステップ3050に戻る。

【0139】ステップ3070において取得したファイルを引数として、VURLオブジェクトのインスタンス変数に格納されているクラス名とメソッド名で定まるメソッドを起動しその返り値を処理結果としてオブジェクトを生成する。ステップ3080において処理結果のオブジェクトを仮想URLをキーにして前記ハッシュテーブルに格納する。ステップ3090において処理結果の40オブジェクトをServletOutputStreamに書き込む。

【0140】クライアントが別のリクエストを送出する際にIDを付加した仮想URLを用いると、コンテキストは、図14のステップ3032において、IDが付加されているために、3040に進む。ステップ3040において、コンテキストはスナップショットマネージャにVURLオブジェクトを渡し、仮想URL及びIDに対応するスナップショットが有効かどうか問い合わせる。

【0141】有効なスナップショットがあった場合、ステップ3100において、そのスナップショットオブジェクトをハッシュテーブルから取り出す。ステップ3110においてオブジェクトをServletOutputStreamに書き込む。

【0142】URLパーザは、図16に示す動作フローに従って動作する。実施例1で説明したURLパーザの動作フロー(図5参照)との差異は、図16のステップ4050と、ステップ4052が加わった点と、ステップ4090の出力形態にIDが加わった点である。

【0143】ステップ4010~ステップ4040までは実施例1と同様の動作であるので説明を省略する。ステップ4050において、取り出された<propertyName>=<propertyValue>の形式の文字列について、propertyNameが id であるかどうかの判定をおこなう。判定がYesであった場合は、ステップ4052においてpropertyValueの値であるIDを取り出す。

【0144】その後のステップ4054~ステップ4080は実施例1と同様の動作である。ステップ4090では、仮想URLを表すVURLクラスのオブジェクトを生成し、クラス名Edit、メソッド名summary、ID、原料のURLをインスタンス変数の値としてセットする。

【0145】スナップショットマネージャは、図17、図18にしたがって動作する。実施例1のスナップショットマネージャの動作と異なる点は、ステップ5020において、仮想URLおよびIDが一致するスナップショットオブジェクトが存在するかどうかでスナップショットの有効性を判定する点である。

【0146】実施例の細部に関しては、記述した以外の方法を用いても実現可能である。サーバからクライアントにID情報を伝える方法は、HTMLページ中に記述する方法に限らない。IDを付加した仮想URLの情報をHTTPレスポンスのヘッダに含めてクライアントに渡してもよい。

【0147】また、IDの生成方法は、時刻とサーバのホスト名によって生成するものであってもよい。クライアントがリクエストを送出する際にIDを付加した仮想URLを用いることで、特定のリクエストで生成されたオブジェクトを取得することができる。

【0148】この実施例で述べた手順により、特定の時点での処理の結果をサーバ上に保持しておき、指定して再度取得することが可能になる。

【0149】 [実施例6] 次に、第6実施例として、サーバ上に保持された複数のスナップショットオブジェクトのうち、生成した時刻の範囲を指定して取得する構成例について説明する。

【0150】コンテキストの動作は実施例1と同様の手 50 順であるが、ただし、処理の結果が生成されたときにそ

の時刻を記録し、スナップショットオブジェクトととも に保持する点が異なる。

【0151】スナップショットマネージャの動作の流れ 図は図19、図20に示す。スナップショットマネージ ャは、図19、図20のステップにおいて、仮想URL 中にスナップショットオブジェクト生成時刻の範囲が指 定されるかどうか調べ、指定されていたらステップ50 34においてスナップショットオブジェクトの生成時刻 を取得し、ステップ5036において指定された時刻の 範囲にあるかどうかにより判定する。範囲外の場合はス 10 テップ5038においてスナップショット無効の結果を 返す。これらのステップが加わる点が実施例1のスナッ プショットマネージャの動作と異なる。時刻の範囲が指 定されていなければ、実施例1と同様に動作する。

【0152】時刻の範囲の指定の例としては、例えばU TC (Coordinated Universal Time) 時刻を1970年からミリ秒単位で数えた数 値で時刻を表現して、例えば895809110000 から895809120000までという時刻の範囲 5809110000& t t i m e = 89580912 0000と記述する。URLパーザは前記の動作と同様 にしてこの文字列を取り扱い指定時刻を認識、解釈す

【0153】このようにして、生成時刻の正確な指定で なく、ある程度の幅を持った指定をして、スナップショ ットを利用するか、あるいは処理を起動して新しく結果 を生成するかの指定をすることが可能になる。

【0154】また、生成時刻に限らず、スナップショッ トされたオブジェクトの性質を表し、数値表現可能なパ 30 ラメータをスナップショットオブジェクトと関連付けて 保持することにより、同様の手順で、値がある範囲内な らスナップショットを利用する、という条件の指定が行

【0155】 [実施例7] 次に、第7実施例としてコン テキストによって起動される処理結果が非同期的に生成 される構成例を説明する。実施例5と同様の手順で動作 するシステムを用いる。ただし、仮想URL中には手続 きの呼びだし形式を指定でき、呼び出しが非同期的なも のであることを指定できる。指定方法の例としては、U 40 RLのキュエリ中に、&invoke=asyncと指 定して、

h t t p://host1:8080/context /Edit?method=summary&invo ke = a s y n c & u r l 1 = h t t p % 3 A % 2 F % 2Fhost0%2Fpage01.htm のようなURLを用いる。

【0156】コンテキストは図21、図22にしたがっ て動作する。ステップ3060において、仮想URLに

Black to Water too water - Take

同期の指示があった場合、コンテキストは、ステップ3 062において原料の取得をおこなって手続きを起動 し、別なスレッドで動作させる。次にステップ3064 においてクライアントに出力する結果オブジェクトに対 応するIDを含んだ情報を生成する。IDをクライアン トに対し出力するには、HTMLページ中にハイパーリ ンクとして記述するなどの方法が利用できる。次にステ ップ3066において生成した情報を出力し、HTTP のアクセスが終了してコネクションが切断される。

【0157】前記別スレッドの処理が終了後、ステップ 3068において、結果オブジェクトを、仮想URLと IDとの組にして保持する。以上のステップ3060か ら3068以外は実施例5のコンテキストと同様に動作 する。

【0158】WWWクライアント利用者、または他のコ ンテキストはIDを受けとってHTTPのアクセスを終 了し、他の処理をおこなうことができる。その後、実施 例5で述べたごとく、仮想URLにIDを付加してHT TPリクエストを行なうと、その時点で処理サーバにお を、仮想URLのキュエリ文字列中にftime=89 20 けるスナップショット生成処理が終了していれば処理結 果を得ることができる。

> 【0159】先に説明した他の実施例においては、呼び 出した処理が終了して結果が生成されるまでWWWクラ イアントとのコネクションが維持され、クライアントは その間、出力データを待機することが要求され、他の作 業をできなかったが、この例においては、処理終了まで に時間がかかる場合に処理を呼び出した側で並列に別な 処理を行うことが可能になる。

> 【0160】処理が実行され生成されたスナップショッ トはIDと対応づけられて処理サーバにおいて保持され ており、クライアントはIDの付加された新たなHTT Pリクエストによって先に処理を要求したデータをID による識別により獲得することが可能となる。

> 【0161】 [実施例8] 次に、本発明の第8実施例と して、クライアントがリクエスト時に指定し、仮想UR L中に記述された条件を、処理サーバのコンテキストが 変更して、クライアントの要求データの代替となりうる スナップショットを探し、そのスナップショットを出力 する構成例について説明する。

> 【0162】この実施例構成では、実施例5と同様の手 順で動作するシステムを用いる。ただし、指定したID および仮想URLに対応するスナップショットが存在し ないときには、IDが異なるが同一の仮想URLに対応 するスナップショットを探して有効なスナップショット が存在したときはそれをクライアントに対して出力する 構成を持つ。

【0163】コンテキストは実施例5と同様に図14、 図15にしたがって動作する。ステップ3040におい て、スナップショットマネージャに対し仮想URLとI 呼び出しが非同期である指定があるかどうか調べる。非 50 Dに対応するスナップショットの有効性を問い合わせ

る。

【0164】スナップショットマネージャの動作は図23、図24に示す通りであり、以下に述べる点以外は実施例5のスナップショットマネージャと同じ動作をする。ステップ5020において仮想URLおよびIDに対応するスナップショットオブジェクトがなかったとき、ステップ5022に進み、仮想URLのみが一致するスナップショットがあるかどうかを調べる。もしなかったときは5030にすすみ、スナップショット無効の結果を論理値の偽として返す。スナップショットがあったときは、ステップ5040に進み、実施例5と同様にスナップショットの有効性を判定するが、この場合には対象となるスナップショットはステップ5022において調べた仮想URLのみが一致し、IDについての一致は保証されていないスナップショットである。

【0165】図23、図24のステップ5022におけるスナップショットマネージャの動作は、ここで記述したようなIDの一致しないスナップショットを代替として探す動作に限らず、たとえば実施例5において記述した範囲の指定があるような仮想URLについて、範囲の20指定をなくす、あるいは広げるような動作をさせることも可能である。

【0166】前記の実施例5においては、仮想URLおよびIDが一致しないとスナップショットを利用できなかったが、この実施例の手順によって、利用者の、なるべくIDの一致するスナップショットオブジェクトを利用したいが、もし無い場合には代替のオブジェクトを得たいという要求を満たすことが可能になる。

[0167]

【発明の効果】上述のように本発明の分散ファイル処理 30 装置および分散ファイル処理方法によれば、原料ファイル名を、原料を編集加工する手続きを表す手続き名と、手続きのパラメータと、手続き名を解釈し手続きを動作させるコンピュータおよび動作環境を定めるコンテキスト名等で修飾して構成した仮想URLに基づく処理を行うコンテキスト手段と、コンテキスト手段において処理を行った原料ファイルの処理結果を保持する結果保持手段と、結果保持手段の保持する処理結果の有効性を判定する結果管理手段とを有することにより、結果保持手段の有する処理結果の有効性判定を様々な態様で実行する 40 ことが可能になり、要求に対して迅速に有効な処理結果を抽出し出力することが可能となる。

【0168】さらに、本発明の分散ファイル処理装置および分散ファイル処理方法によれば、原料ファイル名および手続き名等の識別データ、さらに手続き処理の処理実行日時を示す処理日時識別データ、手続き処理の実行を要求した要求固有の処理要求識別データ等に基づいて処理結果の有効性を判定することができ、処理結果に対する信頼度の高い有効性判定が実現される。

【0169】さらに、本発明の分散ファイル処理装置お 50 の1)を示す図である。

よび分散ファイル処理方法によれば、複数のコンテキスト手段、結果保持手段、管理手段をネットワークに接続した構成において、処理要求に指定された原料ファイルおよび手続きに対応する処理結果を保持するネットワーク上の他の処理結果保持手段を管理する管理手段に処理結果の有効性についての問い合わせを実行することが可能であり、ネットワーク上の資源の有効な利用が達成される。

32

【0170】さらに、本発明の分散ファイル処理装置および分散ファイル処理方法によれば、コンテキスト手段における原料ファイルに対する手続き処理は、処理要求タイミングとは独立に非同期的処理として実行することが可能であり、処理結果に対応する処理結果識別子を生成して結果保持手段に保持することにより、処理結果の取り出し、出力を正確に実行することが可能となる。

【0171】さらに、本発明の分散ファイル処理装置および分散ファイル処理方法によれば、要求された修飾ファイル名の指定と完全一致しないが、部分一致する処理結果が結果保持手段に含まれる場合、部分一致する処理結果を出力する構成としたことにより、クライアント要求により迅速に応答することの可能なシステムが提供される。

【図面の簡単な説明】

【図1】 本発明の分散ファイル処理装置を適用したネットワーク構成を示す図である。

【図2】 本発明の分散ファイル処理装置における実施例1の詳細構成を示す図である。

【図3】 本発明の分散ファイル処理装置、実施例1に おける処理サーバ全体の動作フローを示す図である。

【図4】 本発明の分散ファイル処理装置、実施例1に おけるコンテキストの動作フローを示す図である。

【図5】 本発明の分散ファイル処理装置、実施例1におけるURLパーザの動作フローを示す図である。

【図6】 本発明の分散ファイル処理装置、実施例1におけるスナップショットマネージャの動作フロー(その1)を示す図である。

【図7】 本発明の分散ファイル処理装置、実施例1におけるスナップショットマネージャの動作フロー(その2)を示す図である。

【図8】 本発明の分散ファイル処理装置、実施例3に おけるスナップショットマネージャの動作フロー(その 1)を示す図である。

【図9】 本発明の分散ファイル処理装置、実施例3におけるスナップショットマネージャの動作フロー(その2)を示す図である。

【図10】 本発明の分散ファイル処理装置、実施例4 におけるURLパーザの動作フローを示す図である。

【図11】 本発明の分散ファイル処理装置、実施例4におけるスナップショットマネージャの動作フロー(その1)を示す図である。

The state of the s

【図12】 本発明の分散ファイル処理装置、実施例4 におけるスナップショットマネージャの動作フロー (その2)を示す図である。

【図13】 本発明の分散ファイル処理装置における実施例5の詳細構成を示す図である。

【図14】 本発明の分散ファイル処理装置、実施例5 におけるコンテキストの動作フロー(その1)を示す図 である。

【図15】 本発明の分散ファイル処理装置、実施例5 におけるコンテキストの動作フロー(その2)を示す図 10 である。

【図16】 本発明の分散ファイル処理装置、実施例5におけるURLパーザの動作フローを示す図である。

【図17】 本発明の分散ファイル処理装置、実施例5におけるスナップショットマネージャの動作フロー (その1)を示す図である。

【図18】 本発明の分散ファイル処理装置、実施例5におけるスナップショットマネージャの動作フロー (その2)を示す図である。

【図19】 本発明の分散ファイル処理装置、実施例6 20 におけるスナップショットマネージャの動作フロー (その1)を示す図である。 *

*【図20】 本発明の分散ファイル処理装置、実施例6 におけるスナップショットマネージャの動作フロー (その2)を示す図である。

【図21】 本発明の分散ファイル処理装置、実施例7 におけるコンテキストの動作フロー (その1) を示す図 である。

【図22】 本発明の分散ファイル処理装置、実施例7 におけるコンテキストの動作フロー (その2) を示す図 である。

【図23】 本発明の分散ファイル処理装置、実施例8 におけるスナップショットマネージャの動作フロー(そ の1)を示す図である。

【図24】 本発明の分散ファイル処理装置、実施例8 におけるスナップショットマネージャの動作フロー (その2)を示す図である。

【符号の説明】

1000 WWWサーバ

1001, 1002 処理サーバ

1003 WWWブラウザ

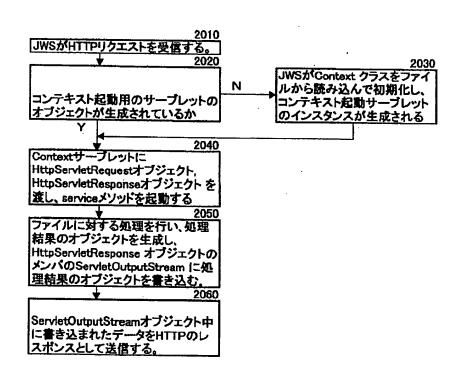
1411, 1421 コンテキスト

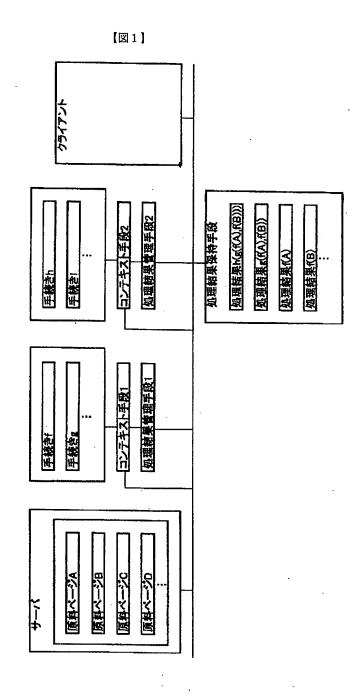
1511, 1521 スナップショットマネージャ

The second secon

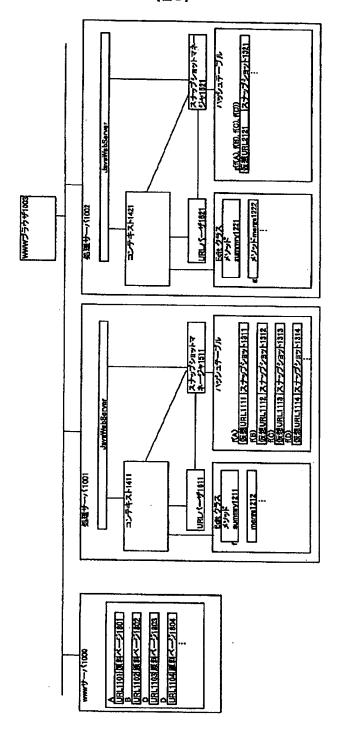
1611, 1621 URLパーザ

【図3】



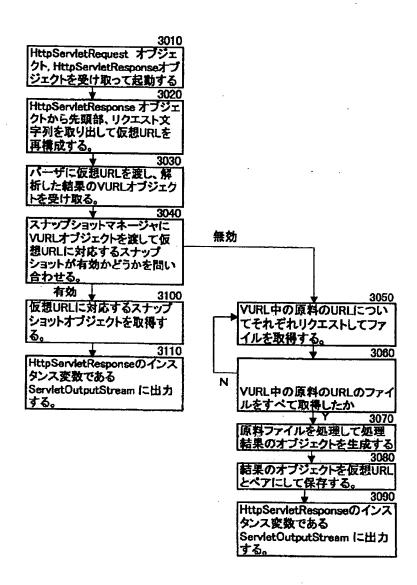


【図2】

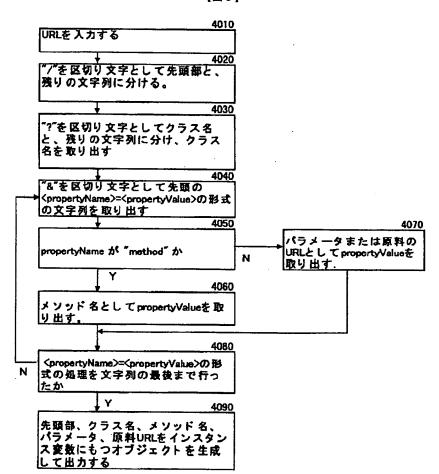


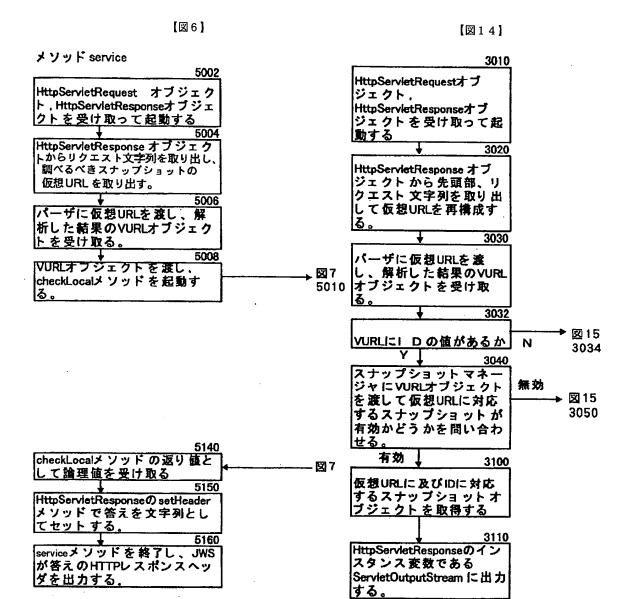
THE RESIDENCE OF THE PROPERTY OF THE PROPERTY

【図4】

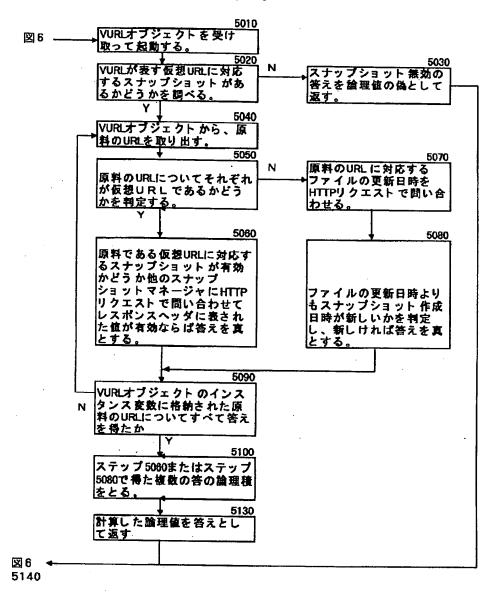










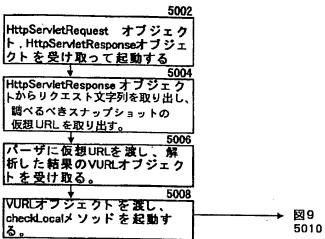


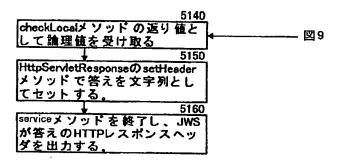
The same of the sa

THE COUNTRY OF

【図8】

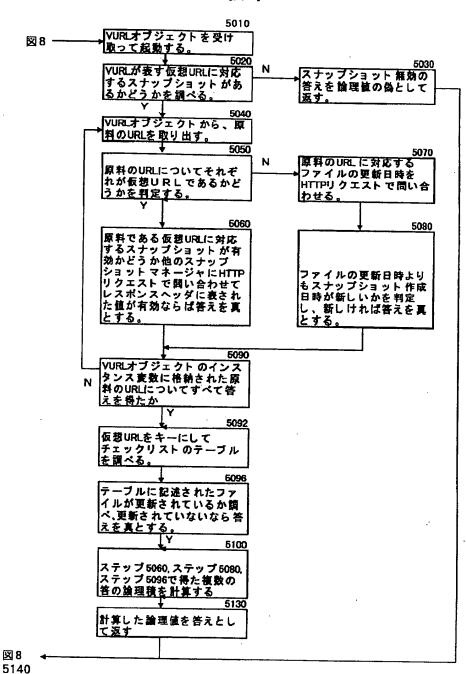
メソッド service



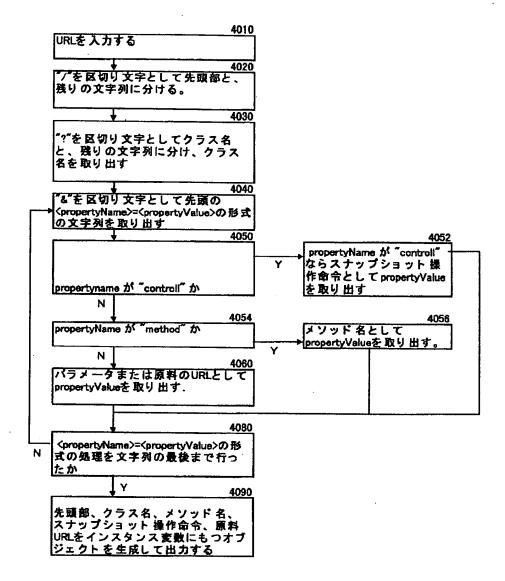


the state of the s

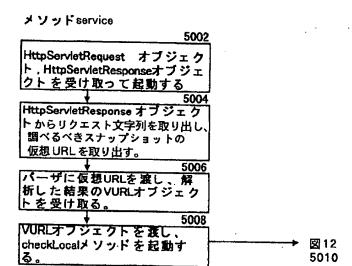


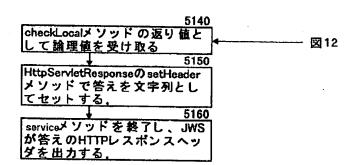


【図10】

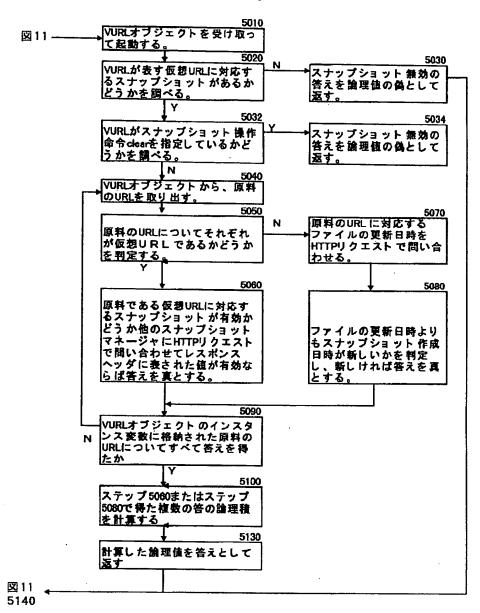


【図11】



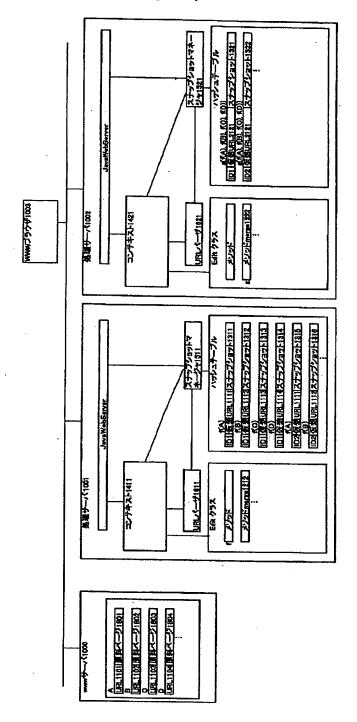


【図12】



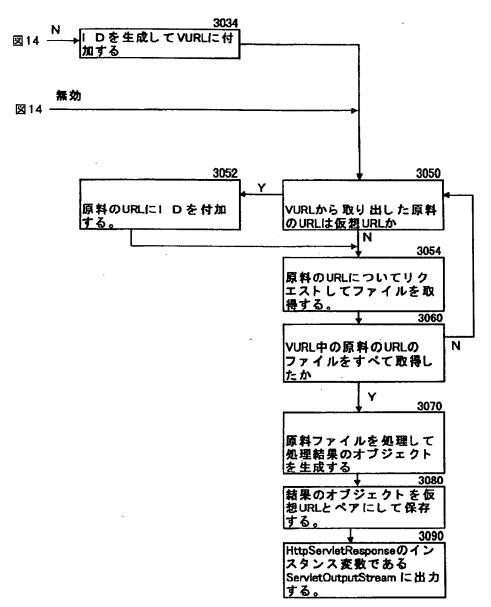
HE THE RESERVE OF THE PARTY OF

【図13】



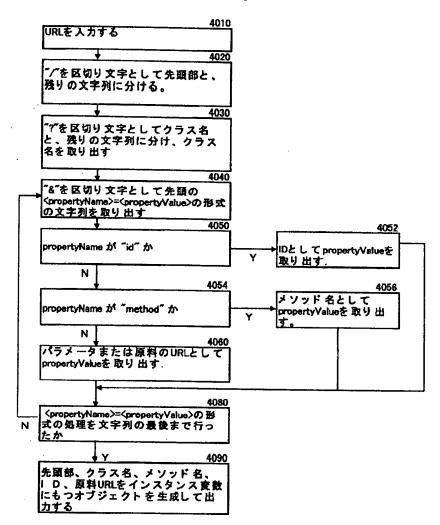
The state of the s





The state of the s

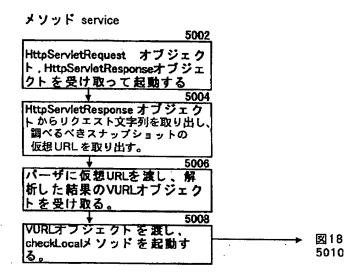
[図16]



The second secon

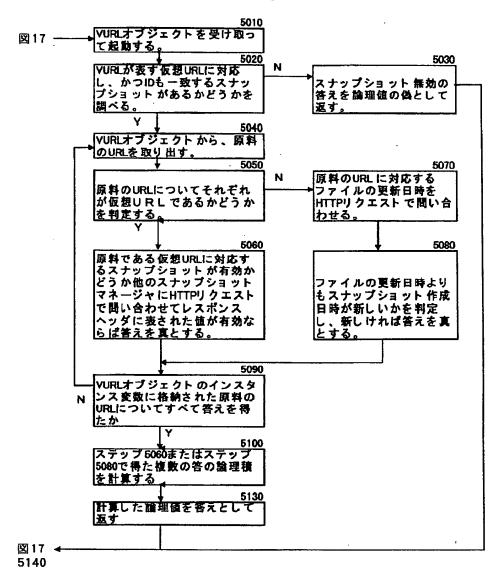
6.94

【図17】

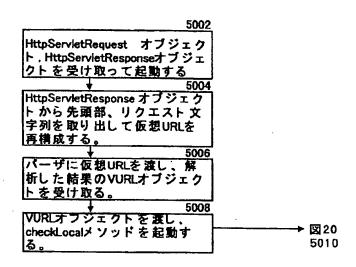


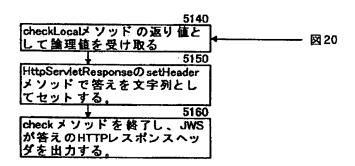
The second secon

【図18】

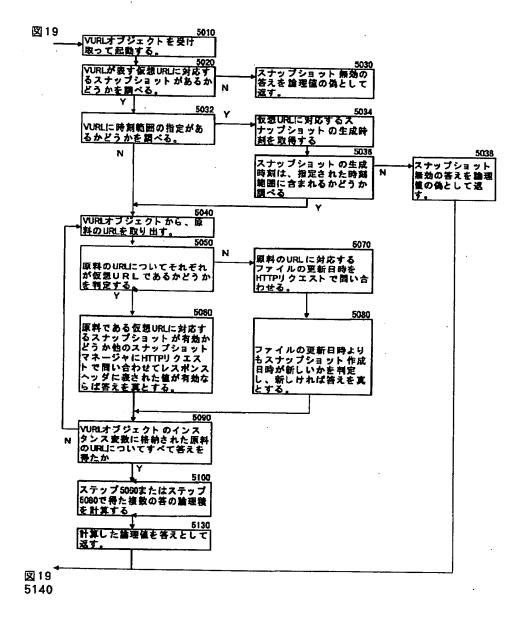


【図19】

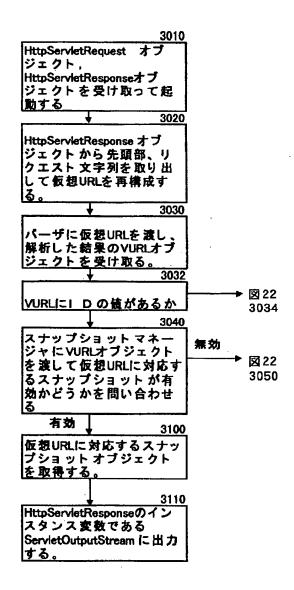




【図20】

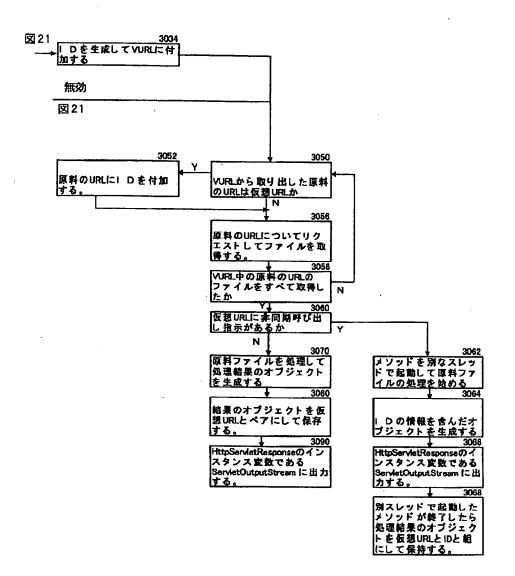


【図21】

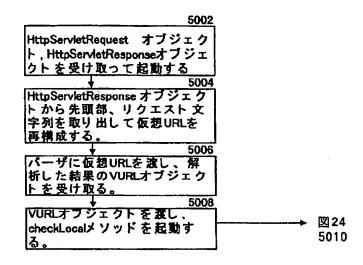


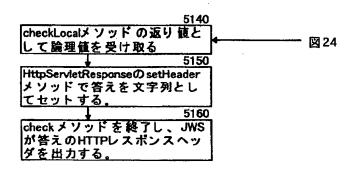
a sala at tanta all secunds administration and a secund to the temporal design and a con-

【図22】



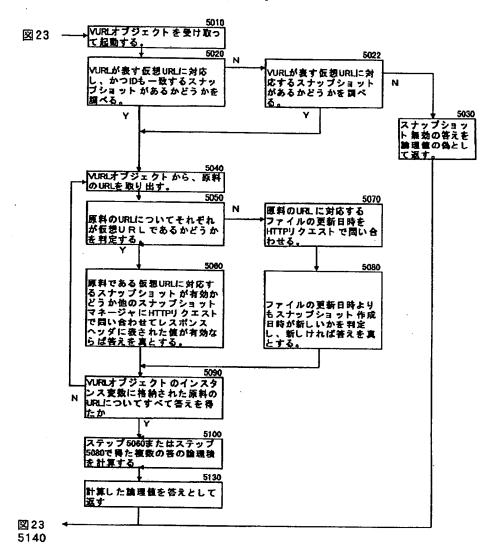
[図23]





A CONTRACTOR OF THE PROPERTY O

【図24】



Carlo Ca